

# Hodina 7. júla 2023

Program:

1. Domáca úloha: zostávajúci príklad z prijímačkového testu a príklady z 1. lekcie
2. Rôzne postupnosti a číselné rady

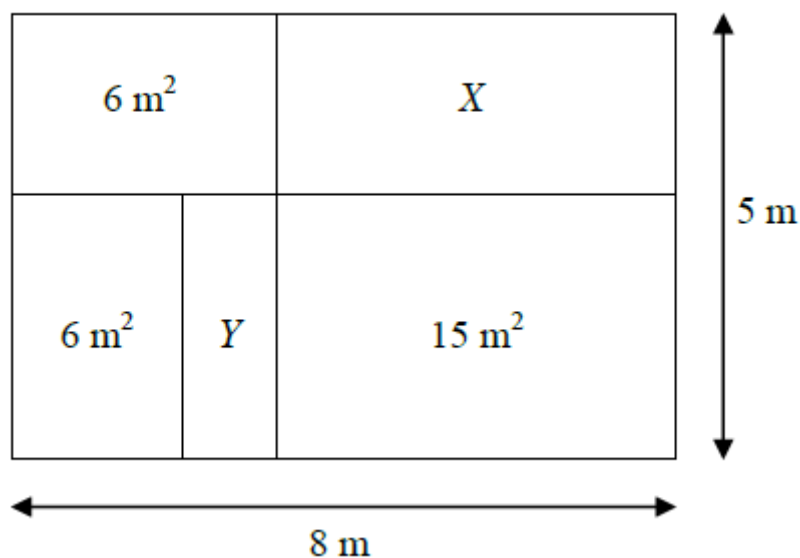
## 0. Úvod

**Tento text** a texty k nasledujúcim cvičeniam budú vyložené - ako pdf - v Github repozitári <https://github.com/PKvasnick/Erik>. Odporúčam Github Desktop (na Windows) pre uloženie a synchronizáciu repozitára.

**Telekonferencia** Používame SpeakApp, link postnem vždy pred hodinou, *je možné, že sa bude týždeň od týždňa líšiť*.

## 1. Domáca úloha

**Zostávajúci prijímačkový príklad**



Vieme, že jedno riešenie je  $X=10$ ,  $Y=3$ . Treba nájsť iné riešenie. Jedno riešenie uvádzam na konci.

**Druhá časť domácej úlohy boli ešte stále tieto príklady:**

### Príklad 1

Postupnosť začína číslami 1, 3, 6, 10. Doplň ďalšie členy.

Ako u väčšiny príkladov, ktoré budeme riešiť, nezaujíma nás až tak veľmi konkrétny príklad, ale stratégie a postupy, ktoré sa dajú použiť.

### Príklad 2

Platí

$$\sqrt{25} = 2 + 5 - 2 \quad (\text{odčítame dvojku, pretože máme druhú odmocninu})$$

$$= 5$$

$$\sqrt{64} = 6 + 4 - 2 = 8$$

$$\sqrt{196} = 1 + 9 + 6 - 2 = 14$$

$$\sqrt{289} = 2 + 8 + 9 - 2 = 17$$

Je toto nová fantastická finta na odmocňovanie? Ako to funguje? Pre aké najväčšie číslo to môže platiť?

### Príklad 3

Majme postupnosť  $x_{n+1} = a \cdot x_n(1 - x_n)$ . Ako sa správa pre rôzne  $a$ ?

## 2. Príklad na deliteľnosť

**Tvrdenie** Všetky čísla tvaru ABABAB sú deliteľné 37.

Vysvetlivka: A, B sú prirodzené čísla také, že  $0 < A \leq 9, 0 \leq B \leq 9$ .

Dôkaz?

- Ako to vlastne budeme dokazovať?
- Čo znamená, že tvrdenie dokážeme?

## 2. Všelijaké číselné rady

### Aritmetický rad

$$a_n = a_0 + nd, \quad n = 0, 1, \dots$$

Aký je súčet prvých  $n$  členov? inak povedané, čomu sa rovná

$$S_n = a_0 + a_1 + \dots + a_{n-1}$$

**Gaussova finta:**

$$\begin{array}{rccccccc} S_n = & a_0 + 0d & & + a_0 + 1d & & + \dots & + a_0 + (n-1)d \\ S_n = & a_0 + (n-1)d & & + a_0 + (n-2)d & & + \dots & + a_0 + 0d \\ 2S_n = & 2a_0 + (n-1)d & & + 2a_0 + (n-1)d & & + \dots & + 2a_0 + (n-1)d \end{array}$$

a posledný súčet ide sčítať ľahko, pretože v ňom máme samé rovnaké členy.:

$$2S_n = n(2a_0 + (n-1)d)$$

$$S_n = na_0 + \frac{n(n-1)}{2}d$$

### Príklad

Pre rad  $S_N^{(1)} = 1 + 2 + \dots + N$  môžeme položiť  $a_0 = 0, d = 1, N = n + 1$ , a dostaneme známy vzťah

$$S_N^{(1)} = \frac{N(N+1)}{2}$$


---

## Mocninné rady

Na rad  $S_n^{(1)} = 1 + 2 + \dots + n$  sa môžeme pozeráť aj ako na špeciálny prípad radu

$$S_n^{(k)} = 1^k + 2^k + \dots + n^k$$

Vieme, že  $S_n^{(1)}$  je  $n(n+1)/2$ ,  $S_n^{(0)}$  bude jednoducho  $n$ , a ukážeme si recept, ako postupne dopočítavať všetky ostatné  $S_n^{(k)}$ .

Ukážeme si postup pre  $S_n^{(2)} = 1^2 + 2^2 + \dots + n^2$ . Gaussova finta tu nefunguje, tak skúsime niečo iné. Napíšeme

$$k^3 - (k-1)^3 = k^3 - k^3 + 3k^2 - 3k + 1 = 3k^2 - 3k + 1$$

a vypíšeme rovnice pre  $k$  od 1 do  $n$ :

$$\begin{array}{rclcl} 1^2 & - & 0^2 & = & 3 \cdot 1^2 - 3 \cdot 1 + 1 \\ 2^2 & - & 1^2 & = & 3 \cdot 2^2 - 3 \cdot 2 + 1 \\ 3^2 & - & 2^2 & = & 3 \cdot 3^2 - 3 \cdot 3 + 1 \\ \dots & & & & \\ n^2 & - & (n-1)^2 & = & 3 \cdot n^2 - 3 \cdot n + 1 \end{array}$$

Teraz tieto rovnice sčítame. Naľavo nám ostane iba  $n^3$ , zatiaľ čo napravo dostaneme lineárnu kombináciu súčtov  $S_n^{(2)}$ ,  $S_n^{(1)}$  a  $S_n^{(0)}$ . Z nich súčet  $S_n^{(2)}$  je to, čo chceme vypočítavať, takže ho zo vzťahu vyjadríme:

$$\begin{aligned} n^3 &= 3S_n^{(2)} - 3S_n^{(1)} + S_n^{(0)} \\ S_n^{(2)} &= \frac{1}{3} \left( n^3 + 3 \frac{n(n+1)}{2} - n \right) \\ &= \frac{n}{6} (2n^2 + 3n + 1) = \frac{n(n+1)(2n+1)}{6} \end{aligned}$$

Podobne, ak vypíšeme rovnice pre  $k^4 - (k-1)^4$  od 1 do  $n$ , môžeme odvodiť vzťah pre  $S_n^{(4)}$ :

$$S_n^{(4)} = \left( \frac{n(n+1)}{2} \right)^2$$

---

## Harmonický rad

Harmonický rad je prípad mocninného radu pre  $k = -1$ :

$$H_n = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{3} + \frac{1}{4} + \frac{1}{5} + \frac{1}{6} + \frac{1}{7} + \frac{1}{8} + \dots + \frac{1}{n}$$

Tento rad nevieme presne sčítavať, ale vieme, že pre veľké  $n$  súčet  $H_n$  neohraničene rastie. Dôkaz: uvažujme rrad

$$G_n = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{4} + \frac{1}{8} + \frac{1}{8} + \frac{1}{8} + \frac{1}{8} + \dots + \frac{1}{2^{\lceil \log_2 n \rceil}}$$

ktorý vznikne tak, že každé  $k$  v menovateli harmonického radu nahradíme najbližšou väčšou mocninou 2, teda  $n$  v menovateli nahradíme  $2^{\lceil \log_2 n \rceil}$ , kde  $\lceil x \rceil$  označuje najmenšie celé číslo väčšie ako  $x$ .

Každý člen radu  $G$  je menší alebo rovný príslušnému členu harmonického radu, a teda  $G_n \leq H_n$ . Rad  $G$  ale vieme ľahko sčítať a ukázať, že je divergentný, teda jeho súčet pre rastúce  $n$  neohraničene rastie:

$$\begin{aligned} G_n &= 1 + \frac{1}{2} + \left(\frac{1}{4} + \frac{1}{4}\right) + \left(\frac{1}{8} + \frac{1}{8} + \frac{1}{8} + \frac{1}{8}\right) + \dots \\ &= 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{2} + \dots = 1 + \frac{\lceil \log_2 n \rceil}{2} \end{aligned}$$

kde neriešime niekoľko prípadne chýbajúcich členov na konci radu. Zjavne vidíme, že rad  $G$  je divergentný a divergentný musí byť aj harmonický rad.

Je známe, že pre veľké  $n$  dobre platí približný vzťah

$$H_n = \ln n + \gamma + O(1/n)$$

kde  $\gamma = 0.577 \dots$  je Eulerova-Mascheroniho konštanta a  $O(1/n)$  znamená, že ďalšie opravné členy budú rádu  $1/n$  a vyššieho, teda pre veľké  $n$  zanedbateľné.

Čo tento výraz znamená? Znamená, že  $H_n$  s rastúcim  $n$  neohraničene rastie do nekonečna, ale rastie nesmierne pomaly.

### Alternujúci harmonický rad

Rad

$$A_n = 1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{3} - \frac{1}{4} + \frac{1}{5} - \frac{1}{6} + \frac{1}{7} - \frac{1}{8} + \dots + (-1)^{n+1} \frac{1}{n}$$

sa od harmonického radu líši striedajúcimi sa znamienkami. Tento rad konverguje a pre rastúce  $n$  sa hodnota súčtu blíži k  $\ln 2$ .

### Geometrický rad:

$$a_n = a_0 q^n$$

Súčet:

$$S_n = a_0 + a_0 q + a_0 q^2 + \dots + a_0 q^{n-1}$$

ľahko nájdeme, ak si všimneme, že rad čiastočne obsahuje sám seba:

$$\begin{aligned} S_n &= a_0 + a_0 q + a_0 q^2 + \dots + a_0 q^{n-1} \\ &= a_0 + q(a_0 + a_0 q + a_0 q^2 + \dots + a_0 q^{n-2}) = a_0 + q S_{n-1} \end{aligned}$$

a pretože zároveň platí  $S_n = S_{n-1} + a_0 q^{n-1}$ , môžeme ľahko vyjadriť  $S_n$ :

$$\begin{aligned} S_n &= a_0 + q(S_n - a_0 q^{n-1}) \\ S_n &= a_0 + q S_n - a_0 q^n \\ S_n(1 - q) &= a_0(1 - q^n) \\ S_n &= a_0 \frac{1 - q^n}{1 - q} \end{aligned}$$

Pre  $n$  rastúce do nekonečna má rad súčet pre  $|q| < 1$ , a tento súčet je

$$S = \frac{1}{1 - q}$$

**Príklad:** Pre  $a_0 = 1$ ,  $q = 1/2$  máme

$$S = 1 + \frac{1}{2} + \frac{1}{4} + \frac{1}{8} + \frac{1}{16} + \dots = \frac{1}{1 - \frac{1}{2}} = 2$$

**Príklad:** Pre  $q = -1/2$  máme

$$S = 1 - \frac{1}{2} + \frac{1}{4} - \frac{1}{8} + \frac{1}{16} - \dots = \frac{1}{1 + \frac{1}{2}} = \frac{2}{3}$$

---

## Domáca úloha

1. Jozef si z banky požičal 500 000 eur na hypotéku s úrokom 2% na tridsať rokov. Vypočítaj mesačnú splátku.
2. Zenón naháňa korytnačku. Keď sa rozbehol, bola 100 m pred ním. Tých 100 metrov prebehol Zenón za 12.5 sekundy, ale keď dobehol, bola 20 m pred ním. Keď prebehol týchto 20 m, bola 4 m pred ním, keď prebehol tieto 4 metre, bola ešte stále 80 cm pred ním. Zenón si začal zúfať, že korytnačku nikdy nedobehne, pretože kým dobehne tam, kde bola pred chvíľou, vždy o kúsok popozrie ďalej. Dohoní Zenón korytnačku alebo nie, a kedy?
3. Pán Brown prišiel z krčmy k domovým dverám, našiel vo vrecku kľúče, a chce si odomknúť. Na zväzku má 10 kľúčov, ale v tej tme vyzerajú všetky rovnako. Skúsi jeden kľúč, a keď to nie je správny, vráti ho do zväzku a zasa náhodne vyberie kľúč, a takto postupuje ďalej, kým nenájde správny kľúč.
  - Pri koľkom pokuse má pán Brown najväčšiu šancu nájsť správny kľúč?
  - Koľko kľúčov v priemere musí vyskúšať, kým nájde ten správny?

---

## Riešenie domácej úlohy

Začali sme tým, že sme si označili úseky a, b, c, d, e, a vieme pre ne získať hromadu rovníc z údajov v obrázku. Treba skúsiť vyjadriť X, Y a získať nejaký vzťah medzi nimi.

Skúsme rýchlejšie riešenie:

Predpokladáme, že riešenie  $X=10$ ,  $Y=3$  pochádza z nejakého jednoduchého tvaru oblastí X, Y - konkrétne, že budú mať celočíselné rozmery. Potom - v označení a, b, atd, môžeme predpokladať  $a=2$ ,  $c=5$ ,  $b=3$ ,  $d=1$ ,  $e=2$ , teda náš predpoklad dáva zmysel.

Slušné riešenie by mohlo vzniknúť, keby sme vzali  $X=12$  a nechali  $a=2$ . Potom  $c=6$ ,  $b=2.5$ ,  $d+e=3$ ,  $e=2.4$ , takže  $d=0.6$  a  $Y=0.6 \times 2.5 = 1.5$ .

Teda iné riešenie je  $X=12$ ,  $Y=1.5$ .

Podobne môžeme skúsiť  $X=12$ ,  $a=3$ . Potom  $c=4$ ,  $b=3.75$ . Ďalej  $d+e=2$ ,  $e=6/3.75=1.6$ ,  $d=0.4$ ,  $Y=0.4 \times 3.75 = 1.5$ . Toto dáva rovnaké riešenie.

Ešte skúsme riešenie s iným X, napr.  $X=9$ . Položme  $a=3$ , potom  $c=3$ ,  $b=15/3=5$ ,  $d+e = 6/3 = 2$ ,  $e=6/5=1.2$ ,  $d=0.8$ ,  $Y=0.8 \times 5 = 4$ .

Teda ešte ďalšie riešenie je  $X=9$ ,  $Y=4$ .

---

## Balenie pomarančov v osemrozmernom priestore

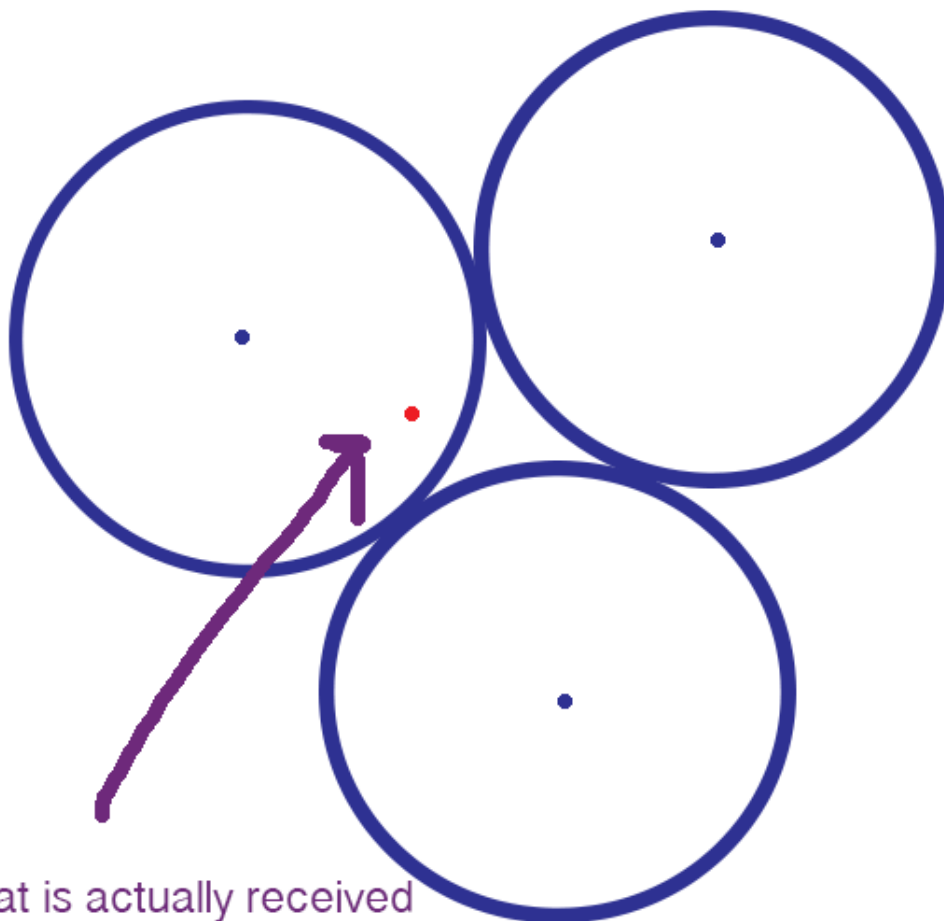


Tento rok [Maryna Viazovska ukázala, ako najefektívnejšie usporiadať gule v osemrozmernom priestore](#). Môže sa zdať, že to je abstraktná záležitosť, ale v skutočnosti má veľmi praktické použitie.

- Jednorozmernú priamku môžeme úplne pokryť jednorozmernými guľami (úsečkami jednotkovej dĺžky)
- rovinu môžeme pokryť kruhmi tak, že ostane 9% voľnej plochy
- priestor môžeme pokryť guľami tak, že ostane 26% voľného priestoru
- vo vyšších rozmeroch objem, ktorý zaberajú najefektívnejšie usporiadané gule, rýchlo klesá.

### Praktický význam: algoritmy najbližšieho suseda (nearest neighbour)

Veľa úloh strojového učenia (machine learning) spočíva v tomto: Máme nejakú množnu známych hodnôt  $X$  pre niekoľko kombinácií parametrov  $\{p_1, p_2, \dots, p_n\} \in P$ . Úloha je nájsť hodnotu pre inú kombináciu parametrov. Najjednoduchší spôsob je nájsť najbližší bod v  $n$ -rozmernom priestore parametrov  $P$  a použiť hodnotu  $X$  z tohto bodu. Iný spôsob je použiť  $n$  najbližších známych bodov v priestore  $P$  a vypočítať vážený priemer pre nový bod. V oboch týchto prípadoch vidíme, že s rastom dimenzie priestoru  $P$  budú takéto metódy fungovať stále horšie - budeme potrebovať nerealisticky veľké počty "známych" bodov, aby sme vedeli odhadnúť hodnotu  $X$  v ľubovoľnom inom bode - teda aby sme okolo náhodne vybraného bodu v priestore  $P$  vedeli nájsť dostatočne blízky dátový bod, pre ktorý poznáme  $X$ .



What is actually received

Tento obrázok dobre ilustruje, čo som písal vyššie, ale v skutočnosti má ilustrovať ďalšie dôležité použitie poznatkov o najefektívnejšom pokrytí priestoru guľami.

Viac v <https://blogs.scientificamerican.com/roots-of-unity/why-you-should-care-about-high-dimensional-sphere-packing/>